# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

03-070059

(43)Date of publication of application: 26.03.1991

(51)Int.Cl.

G06F 13/00 G06F 11/28

(21)Application number: 01-204824

(71)Applicant :

NEC CORP

(22)Date of filing:

09.08.1989

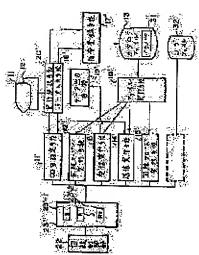
(72)Inventor:

HIROZAWA TOSHIYUKI

# (54) LINE SIMULATION SYSTEM

# (57)Abstract:

PURPOSE: To enable pseudo operation, which is equal to connection with a host computer, in a terminal equipment even when the host computer is not really existent by setting communication describing phrases, cataloging the contents of execution, registering the contents and executing the registered contents of execution. CONSTITUTION: A first executing means 11' is provided to set the communication describing phrases and to execute a communication instruction by one step, and a second executing means 8' is provided to catalog the execution contents, to register the contents of a catalog file 13 and to execute the registered contents of execution. Namely, when an inputted command is immediately executed, the communication describing phrases are set by the first executing means 11' and the communication instruction is executed for each step. When the inputted commands are totally executed, the execution contents are cataloged, registered and executed by the second executing means 18'. Thus, a logic check can be executed in advance and even when the host computer is not really existent, the terminal equipment can execute the pseudo operation equal to the connection with the host computer.



## LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of

rejection]

[Date of extinction of right]

			- * · · ·			
4-						
,						
				÷-		
					ů.	
				¥.		
		ė				
,						
						l.
		(+)				
						¥.
	ę					

,			
		ţ	

# ⑩ 日本国特許庁(JP)

⑩ 特許出願公開

# ◎ 公開特許公報(A) 平3-70059.

@Int. Cl. 5

識別記号

庁内整理番号

❸公開 平成3年(1991)3月26日

G 06 F 13/00

353 U 340 C

7459-5B 8522-5B

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全8頁)

国発明の名称

回線シミユレーション方式

②特 題 平1-204824

❷出 願 平1(1989)8月9日

**加発 明 者 廣 澤** 

利幸

東京都港区芝 5 丁目33番 1 号 日本電気株式会社内

東京都港区芝5丁目7番1号

②出 顋 人 日本電気株式会社

函代 理 人 弁理士 山下 穣平

明 細 書

### 1. 発明の名称

回線シミュレーション方式

## 2. 特許請求の範囲

通信記述句の設定を行い通信命令をノステップ プロ実行する第1の実行手段と、実行内容をカタログ化して登録し、該登録された実行内容を実行する第2の実行手段とを有していることを特徴とする回線シミュレーション方式。

## 3. 発明の詳細な説明

[産業上の利用分野]

本発明は、オンラインシステムの通信プロトコル及びデータを擬似的に実行する回線シペュレーション方式に関する。

## 〔従来の技術〕

従来、コンピュータを用いてデータ連信を行うオンラインシステムは第5回に示すように、アプリケーションプログラム1、適信OS2,終嫡装置3,データ回級4で構成されている。アプリケーションプログラム1は、データを一時メモリ上

に確保しておく記憶部14と、磁気記憶装置13 と、表示装置11と、入力装置12とを動作環境 としている。また通信OS2は、回線の接続制御 を行う回線接続部21と、データリンク制復を行 う回線制御部22と、セッション、トランスポー トの制御を行う通信管理部23と、回線制御部2 3および通信管理部23と、回線制で記憶 億部24とからなっている。終端装置3は、アナログ信号とディジタル信号の変換(D/A変換、 A/D変換)を行う装置であり、データ回線4に よって相手側終端装置3~と伝送可能になっている。

第6図はOSI参照モデルのプロトコル階層と、 HDLCデータ単位の構成を示す図であり、OS I参照モデルでは、プロトコルを7層に分けている。このうち、物理層は、コネクタの形状、電圧 等について規定しており、第5図においては、回 線接統部21と終端数置3・3'に対応する。ま たデータリンク層はフレームデータ転送制御を行い、回線制御部22に対応する。トランスポート

		÷	

層は、エンドシステム間のデーク転送制御を行い、 セッション層は、ユーザ間の会話制御を行い、第 5 図においては、遺信管理部2 3 に対応する。プレゼンテーション層は、ユーザ間の構文制御を行い、アプリケーション層は、ユーザ間のデータの 意味を制御し、第 4 図においては、アプリケーションプログラム1 に対応する。

またHDLCのデータ単位の構成は、第6 図に示すようなフォーマットド・・ド・・ド・・アコーク エーマットド・・アフリケーション アプリケーション アプリケーション アプリケーション アプリケーション アプリケーション アプリケーション アプリケーション アフレゼンテーション アプリケーション アーマット ア・ローマット ア・ローク アーマット ア・ローマット ア・ローマット ア・ローマット ア・ローマット ア・ローマット ア・ローマット ア・ローフォーマット ア・ローク は、ネータリンク 層の 上を 使加 加 に データリンク 層の 上を 流れる・アーク アーク に アーク に

。のためのシーケンスで生成多項式 \* X \*\* + X \*\* + X\* + I \*を使ったCRC方式により誤りを検出 🌣 🌣 するご またガッグNHはく トランスポート層での データ送受信の際に、通信管理部を3が付加する - ネットワークヘッグであり、トランスミッション ヘッグTH, RFU, DAF, SAF, SEQO ≥ 6 パイトで構成される。ヘッグNHは、トランス 。 ポート層におけるデータ送受信制御に用いられ、 トランスミッションヘッグTHは、FIUのタイ プ(単一FIU、複数FIU)を示すものである。 またRFUは予備領域であり、DAFには宛先は ジカルユニットしUのアドレスが入り、SEQに は、FIUのシーケンス番号が入る。またFHは、 セッション層でのデータ送受信の際に、適信管理 部23が付加するファンクションヘッダであり、 通常日日 6、 RH1、RH2の3パイトで構成さ れる。これらのヘッダは、セッション層における データフロー制御、ネットワーク制御、セッショ ン制御に用いられ、RHOには、リクエスト、レ スポンスの種別、FIU種別、チェイン種別等の

以上、HDLC手順によるデータ通信の仕方を 説明したが、データ通信を行うためには、各層に おいてプロトコルが一致している必要がある。

次に第7図を用いて、HDLCのフレームで使用されるヘッダについて説明する。ヘッダし日は、データリンク上を流れる時に、回線制御部22が付加するリンクヘッダであり、フラグド、アドレスフィールド、コントロール・フィールドの3パイトで構成される。フラグドは"01111110"という特定のピット構成よりなり、フレームの短頭、最後に付されてフレームを区切るものである。アドレスフィールドにはデータリンク層レベルでのアドレスが入る。コントロールフィールドにはポンクをリンク層レベルでの、コマンド、レスポンスの種類が入る。

またしては、データリンク上を流れる時に、回線制御部22が付加するリンクトレーラであり、 2パイトのフレームチェックシーケンスFCSと 1パイトのフラグFとの3パイトで構成される。 フレームチェックシーケンスFCSは、誤り制御

情報が入り、RH1には応答形式、ペーシング表示の情報が入り、RH2にはブラケット表示、送信権反転表示の情報が入っている。またDATAにはシステムデークやアプリケッション上のデータが入る。

第8 図はセッション確立の手順の一例を示す図である。第8 図においてホストから UA はデータリンク層の確立を行うためのコマンド SNR Mが出されると、端末装置はレスポンス UA をホストに返すことによってデータリンク層の確立が行われる。

次いで端末装置からセッション確立要求 INIT SELFが出されると、ホストはセッション設定要求 BIND、普通フロー開始提示SDTを端末装置 に与え、これによってセッション層の確立が行な われデータ転送が可能となる。

端末装置からセッション開放要求 TERM-SELFが 出されると、ホストはセッションのイニシャライ ズ指示 RESETセッション閉鎖要求UNBINDを端末装 置に与え、これによってセッションの解放が行な

われる。

#### (発明が解決しようとする課題)

上述した従来の方式では、各プロトコル階層で各々の役割を実行しているので、実際に通信を実行するには前述したように各層ごとにプロトコルが一致している必要があった。さらに、プロトコルの相異により、アプリケーションプログラムのコーディングの仕方も様々であって、プロトコルのロジックチェックは、アプリケーションプログラムを実際に作成しないと行うことができなかった。

本発明はこのような従来の欠点を改善したもので、その目的は、種々のプロトコルによってデータ通信を行なわせる場合に、アプリケーションでログラムを作成する際、予めロジックチェックを行わせることができ、また実際にホストコンピュータが実在しない場合でも端末装置にホストコンピュータを接続されたと同等な疑似的な動作をさせることの可能な回線シミュレーション方式を提供することにある。

第1図のオンラインシステムは、アプリケーションプログラム1と、遺信管理部23と、 回線制御部22とにより他のコンピュークとデータ遺信を行わせるが、 さらにアプリケーションプログラムのシミュレータ1 'と、シミュレーションパッファ管理部23'と、回線制御部22とにより、データ遺信を行なわせるようになっている。

回線制御部22は、前途のように、プロトコル 階層中のデータリンク層を制御するものであり、 データリンクレベルでのアドレスLHを付加する 機能がある。また過信管理部23は、プロトコル 階層中の、トランスポート層、セッション層を制 御するものである。

通信管理部23は、データ送受信制御部40と、セッション制御部41とを有しており、データ送受信制御部40は、データの送受信制御を行い、NIU中のヘッダNHを付加する機能がある。またセッション制御部41は、セッション制御とデータフロー制御とを行い、FIU中のヘッダFHを付加する機能がある。またアプリケーションプ

### (課題を解決するための手段)

本発明の回線シミュレーション方式は、通信記述句の設定を行い通信命令を1ステップ実行する第1の実行手段と、実行内容をカタログ化して登録し、該登録された実行内容を実行する第2の実行手段とを備えている。

#### (作用)

入力された指令を即時実行させる場合には、第 1の実行手段によって通信記述句の股定を行ない 通信命令を1ステップづつ実行させる。また入力 された指令を一括実行する場合には第2の実行手 段によって実行内容をカタログ化して登録しこの 実行内容を実行させる。これによりシミュレーションを行うことができる。

### (実施例)

以下、本発明の一実施例について図面を参照して説明する。第1図は本発明の回線シミュレーション方式を適用したオンラインシステムの部分構成図である。なお第1図において第5図と再様の箇所には同じ符号を付している。

ログラム1は、相手先のアプリケーションプログ ラムとの取決めに従ってデータ週信を行う機能を 有している。

ところで、本実施例では、シミュレータ1'にも、通信管理部23が行っているセッション制御、データフロー関御、データ送受信制御の機能をもたせるようにしている。すなわち、種々のプロトコルでのセッション層レベルのデータ通信を可能にするため、オペレータがプロトコルに従って入力したヘッダNH、FHをアプリケーションプログラムデータに付加するようになっている。

第2図はシミューレータ1 ′ およびシミュレーションバッファ管理部23 ′ の構成図である。第2図を参照すると、シミューレータ1 ′ は、キーボード12を介しデータの入力を行うデータ入力を投入力された指示データに使って過程記述何(CD)の設定を行い、オンラインの基本命令を1ステップづつ実行するCD何股定手段11′と、オンライン命令すなわち回線オープン命令。受信命令、送信命令、回線クローズ命令を

		;
•		

それぞれ実行する固線オープン実行手段12′ 受信実行手段13′,送信実行手段14′,回線 クローズ実行手段15′と、各実行手段12′。 13 ', 14', 15'をキーボード12の指示 は回線オープン命令ENABLE, 受信命令RECEVE, 送 で選択実行させる実行選択手段20~と、実行結。 果を表示装置11等に出力するデータ出力手設 19′と、データ入力手段16′によって入力さ れたデータすなわち指含をカタログファイル18 内にパラメータ3.1として登録する指令登録手段 と17~と、登録されたパラメータを各実行手段 - 果は、データ出力手段13~により表示裝置11 12', 13', 14', 15'に渡し実行させ るファイル実行手段18′とを備えている。

またシミュレーションバッファ管理部23~は、 送信用パッファ23~~1と受信用パッファ23~ - 2 とを有している。

次にこのような構成におけるオンラインシステ ムにおける動作を説明する。先ずデータ入力手段 合を説明する。データ入力手段1%(からデータ 実行させることができる。 の入力を行うと、CD甸設定旬111 では入力さ

れた指示データに従ってアプリケーションプログ ラムの遺信記述句の設定を例えば COBOL言語で行 い、オンラインの基本指令(例えば COBOL言語で 信命令SEND、回線クローズ命令 DISABLE) を 1ステップでつ各実行手段 12', 13', 14', 15'により実行させる。なおこの際に各実行事 段121,131,141,151は実行選択手 段20′で選択され、順次に実行される。実行結 等に出力される。

さらに、必要に応じてこれらの実行結果はログ ファイル32に登録される。これらのオンライン 命令が転送するフレームデータはシミュレーショ ンパッファ管理部 2.8 ′ に渡され、さらにシミュ レーションバッファ管理部231内のデータは回 線制御郵2.2.に渡り、通信回線へデータとして出 16 によって入力された指令を駆除実行する場。 力される。 このようにして入力された指令を即時

次に入力された指令を一括実行する場合を説明

する。一括実行する場合は、前述した即時実行す る場合と異なり、データ入力手段16′によって。 入力された指令を即時実行せず、指令登録手段。 17~により、カタログ:ファイル18内にバラメー、定する(ステップS1)。 次にオンライン命令で ータ31として登録する。

第4回はカタログファイル13内に登録される パラメータの形式を示す図である。第4図におい て指令部分しSTには、オンライン命令が登録さ れ、パラメータ部分PARAには、遺信記述句の・ データと、指令部分ISTがSEND命令である。 場合にのみアプリケーションプログラムのデータ とが登録される。

この登録されたパラメータは、ファイル実行手 段18~により各実行手段 12′、13′、14′、 \_ ル) により判断する(ステップS4)。セッショ - 15 ′に渡され実行される。このようにして一括。 実行をも行うことができる。

次により具体的な適用例すなわち、第8図に示 したようなセッション確立からセッション終了ま 。クはヘッグ、NH以後のデータをキーボード 1 2 での手順を擬似的にシミュレートする仕方を第3 図のフローチャートを用いて説明する。

第1図に示すオンラインシステムを護末基置と 回級接続する。最初、第2図に示したCD句段定 手段 1 1 'を使用して, COBOL の通信配送句を設 あるBNABLE命令を回線オープン実行手段12′に より実行し、回線のオーアンを行う(ステップS

端末装置側からは、第8回に示したようにセッ ション開設要求 INIT-SELFが送られるので、 REC BIVE命令を受信実行手段13′により、実行する (ステップS3)。オペレータは、端末装置から 送られてきたメッセージRDがセッション開設要 求 INIt-SELFであることを、遺伝仕様(プロトコ ン開設要求 IRIT-SELFであれば、これに対する背 定応答(+RSP)をオペレータが送信実行手段 14 ′ により、送信する。この時、入力するデー より入力して送信する(ステップS5)。次いで セッション設定要求であるBINDの送信をオペ

٠,				
			¥	
	•			

レータにより行う。この時もヘッダ N H 以後のデータを入力する(ステップS 6)。このようにして通信命令を1 ステップづつ実行し、実際にホストコンピュータが実在しなくても端末装置にホストコンピュータと接続されたと同様に擬似的に動作させることができて、アプリケーションプログラムのロジックチェックを予め行うことが可能となる。

# (発明の効果)

以上説明したように本発明は、種々のプロトコルによるデータ通信システムにおいて、アプリケーションプログラムを作成する際に、通信記述句の設定を行い、通信命令を1ステップづつ実行させるようにすることになるという変にホストコンピュータと接続されたと同等な擬似的な動作をさせることができて、アプリケーションプログラムのロジックチェックを予め行うことができるという効果がある。

…ファイル実行手段、19′…データ出力手段。20′…実行選択手段、23′…シミュレーションパッファ管理部。

代理人 弁理士 山 下 穰 平

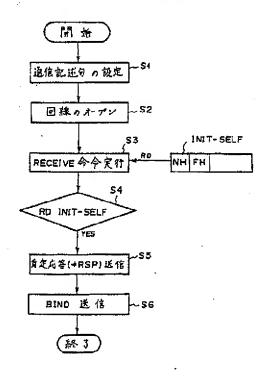
## 4. 図面の簡単な説明

第1 図は本発明の回線シミュレーション方式を 適用したオンラインシステムの部分構成図、第2 図はシミュレータおよびシミュレーションバップ す管理部の構成図、第3 図は本発明の具体的運用 例を示すフローチャート、第4 図はカタログファイル内に登録されるバラメータの形式を示す図、 第5 図は位 S I 参照モデルのプロトコル階層とHD してデータ単位の構成を示す図、第7 図はセッションの確立および解放を示す図である。

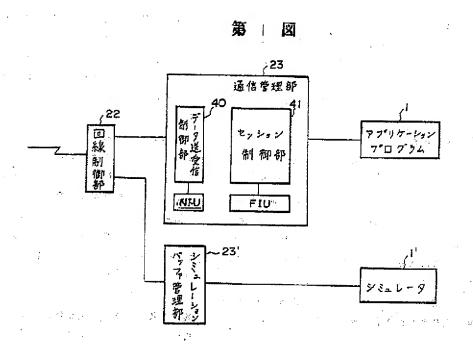
#### 図に於て、

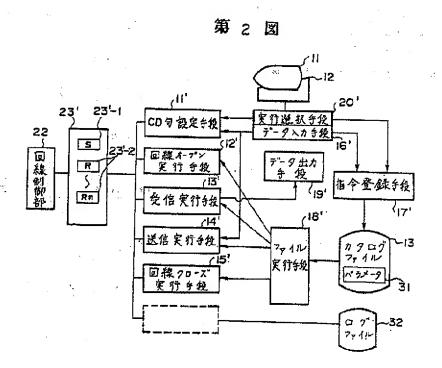
11…表示装置、12…人力装置、13…カタログファイル、21…回線接続部、22…回線制御、23…通信管理部、32…ログファイル、11′…CD句股定手段、12′…回線オープン実行手段、13′…受信実行手段、14′…送信実行手段、15′…迎線クローズ実行手段、16′…データ入力手段、17′…指令登録手段、18′

第3図



•			

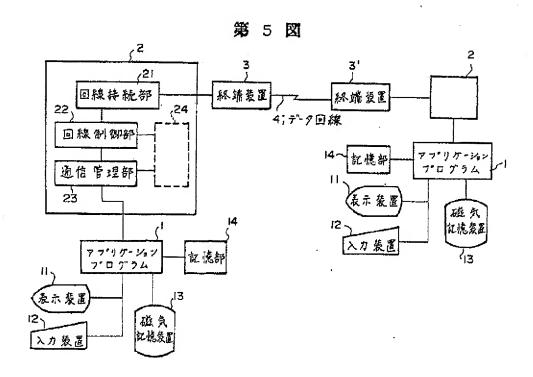




				•	

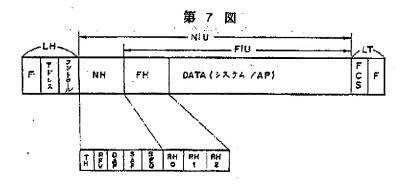
第 4 図

指令部分	LU	パラメータ部	分內	RA
ENABLE	Rn		CD 7	DATA
RECE/VE	Rл		CDの	DATA
SEND	5	DATA 1 "	CDS	DATA
SEND	5	DATA '2"	CD勺.	DATA
}				



第 6 図

機能要素	プロトコル階層	HDLC データ単位の構成
777 グ・シャン(AP) ブログラム	アプリグ・シェン プレゼンテーション	DATA FE
通信管理部	セッション	FM) DATA FZ
TRE 10 .9 x/5 of	トランスポート	NHI FIU F2
回線制御部	(ネットワーク)	(PH NIU )
ा अध्यक्ष भग भग भग	データリンク	CHIVELIAND CP - F4
回線 体統部 終端 装置	物理者	4.



第8図 端末袋筐 ホスト 端末装置 ホストコンピュータ アプリダーンタン 直信管理 返信管理 アプリケーション SNRM UA ENASLE(1) ----ケータリンクが主主 -----ENABLE (0) INIT-SELF + RSP BIND + RSP SOT +RSP --- セッション確立 -----SEND RECEIVE データ 転 比 DISABLE (0) DISABLE (1) TERM-SELF +RSP RESET +RSP UNBIND + RSP

		;	